E5924

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

11-252172

(43)Date of publication of application: 17.09.1999

(51)Int.CL

H04L 12/56 G06F 13/00

(21)Application number: 10-046739

(71)Applicant:

HITACHI LTD

(22)Date of filing:

27.02.1998

(72)Inventor:

HIGUCHI HIDEMITSU

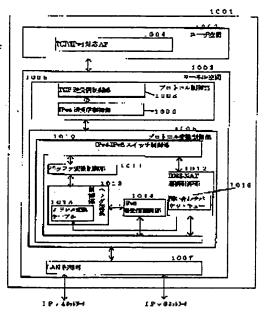
YASUE RIICHI **WATABE KEN**

TSUCHIYA KAZUAKI

(54) PACKET GENERATION METHOD, INFORMATION PROCESSOR HAVING ITS FUNCTION AND STORAGE MEDIUM WHERE PACKET GENERATION PROGRAM IS RECORDED

PROBLEM TO BE SOLVED: To permit AP corresponding to internet protocol version(IPv)4 on PC/WS to directly communicate with an application corresponding to IPv6 on PC/WS by judging the type of a network address and generating a packet corresponding to the type of the network.

SOLUTION: A protocol conversion control part 1006 converts an IPv4 packet outputted from an IPv4 protocol control part 1005 into an IPv6 packet and outputs it to a LAN control part 1007. The IPv6 packet outputted from the LAN control part 1007 is converted into the IPv4 packet and outputs it to the IPv4 protocol control part 1005. Namely, the packet flowing between the protocol control part 1005 and the LAN control part 1007 is header-converted by IPv4 and IPv6. Even if an application transferring data to the protocol control part 1005 corresponds to IPv4, communication by IPv6 can be realized.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2000 Japanese Patent Office

(特許請求の範囲)

3

許公報(4) 李熙 (<u>2</u>)

(18) 日本日本日本日(1 b)

(11)特許出觀公開番号

71170	1178
3	9
3	平底11年(1999) 9月17日
-	#
Ė	平成
-	(43)公開日
	_

	102A	3530	
FI	H04L 11/20		
成 別記号	#	353 G	
超	12/56		
51) Int.Cl.	H04L	G 0 6 F	

(51) Int.Cl

(全12月) 権強制が 未請求 建水道の数8 〇1

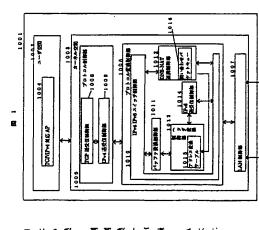
(21)出版路時	特國平10-46739	(71) 出國人 000005108	000005108
(22) JII KK (3	平成10年(1998) 2月27日	(72) 韓田忠	深入五十二十二十八八 東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地 路口 卷米
			种疾川镁川衛市學区臨島田890番組 株式会社日介製作所植物・諸僧職等本部内
		(72) 発明者	安江 和一种亲近鹿鱼田890番炮 株式
		(72)発明者	会社日立製作所情報・通信関発本部内 改都 職
			神奈川県川崎市幸区鹿島田890番地 株式 会社日立製作所情報・通信開発本館内
		(74) 代理人	(74) 代理人 弁理士 小川 勝男 馬林 買に祝く

パケット生成方法およびその機能を有する情報処理装置並びにパケット生成プログラムを配録し (54) [発明の名称]

九記録媒体

ケーションをIPv6ネットワークに接続するホストと **通信させるためには、アドレス変換ルータが必要であっ** た。アドレス変換ルータを使用する場合、アドレス変換 [報題] 従来PC/WS上のIPv4に対応したアプリ [解決手段] IPv6ネットワークに接続するLAN間 ルータにかかる資道が超くなるという問題点があった。

卸機能をLANドライバ外に持たせる。プロトコル変換 タが従されると、ヘッダ内の送信先1Pv4アドレスが プロトコル変換制御部内のアドレス変換テーブルに登録 1 P v 6 ヘッダを作成し、1 P v 6 パケットとしてLA N.L.に送信する。このような制御手段を用いることによ り、従来の1Pv4対応APを1Pv6ネットワーク上 pt技術において、1Pv4-1Pv6プロトコル敷換制 堂御部は、プロトコル監御部から 1 P v 4 パケットデー されていたら、対応する1Pv6アドレスに敷換して、 で動作させることが可能になる。



ットワークアドレスを含むパケットを出力するパケット 【勘求項1】ネットワークアドレスを保持する情報処理 **塔型に上記ネットワークアドレスを問い合わせ、その応** クアドレスを含むネットワーク情報を受け取り、上配ネ 苔として上紀アドレス管理装置から送られたネットワー 生成方法において、 上記ネットワークアドレスの価類を判定し、そのネット ワーク値に応じた上記パケットを生成することを特徴と するパケット生成方法。

【樹求項2】受け取った I P v 4 対応パケットを I P v 6 対応パケットに変換して出力するパケット生成方法で あって、

4) 対応アドレスと1Pv6 (インターネット・プロト コル バージョン6)対応アドレスとが対応づけて格能 された上記アドレス格納手段を参照することにより、上 記受け取った I P v 4 対応パケットの I P v 4 対応アド P v 6 対応パケットに格納することを特徴とするケット レスに対応する 1 P v 6 対応アドレスを取得して上配 1 IPv4 (インターネット・プロトコル バージョン 生成方法。 【幽求項3】ネットワークアドレスを保持する情報処理 ットワークアドレスを含むパケットを出力する情報処理 装置に上記ネットワークアドレスを問い合わせ、その応 クアドレスを含むネットワーク情報を受け取り、上記ネ 答として上記アドレス管理装置から送られたネットワー 装団において、

上記ネットワークアドレスの値類を判定するネットワー ク値判定手段と、

上配判定されたネットワーク値に応じた上配パケットを 生成するパケット生成手段とを備えたことを特徴とする 情報処理装置。

ットを受け取り、上記DNS応答パケットに含まれる上 記ネットワークアドレスをの抽出することを特徴とした 上記ネットワークアドレスの問い合わせるためのDNS 上記ネットワーク種判定手段では、さらに、上記川力し たDNSパケットの応答として送られたDNS応答パケ 【樹米項4】 柳米項3に記載の情報処理装置において、 パケットを出力するDNSパケット生成手段を悩え、 **岗報処理装置**.

上記ネットワークアドレスの問い合わせるためのNSバ 【賭求項5】 請求項3に記載の情報処理装置において、 ケットを出力するNSパケット生成手段を備え、

上記ネットワーク種判定手段では、さらに、上記出力し たNSパケットの応答として送られたNAパケットを受 け収り、上記NAパケットに含まれる上記ネットワーク アドレスを抽出することを特徴とした情報処理装置。 レスとを対応付け格納したアドレス格納手段と、受け収 oたIPv4対応パケットをIPv6対応パケットに変

P . 0 1-11

14:51

【湖氷頃6】 I P v 4 対応アドレスと1 P v 6 対応ア

換して出力するプロトコル変換手段とを備えた情報処理

ットの1Pv4対応アドレスに対応する1Pv6対応ア ドレスを収得して上記IPv6対応パケットに格納する 上記プロトコル変換手段では、上記アドレス格納手段を **参照することにより、上記受け取ったIPv4対応パケ**

ことを特徴とする情報処理装置。

[闘求項7] ネットワークアドレスを保持する情報処理 数磁に上記ネットワークアドレスを問い合わせ、その応 クアドレスを含むネットワーク情報を受け収り、上記ネ 何に応じた上記パケットを生成して上記ネットワークア ドレスを含むパケットを出力することを特徴とするパケ ットワークアドレスの値数を判定し、そのネットワーク 答として上紀アドレス管理製器から送られたネットワー ット生成プログラムを配録した記録媒体。

により、上配受け取った I P v 4 対応パケットの I P v ト・プロトコル パージョン 6) 対応アドレスとが対応 づけて格納された上記アドレス格納手段を参照すること 4 対応アドレスに対応する1Pv6対応アドレスを取得 して上記1Pv6対応パケットに格触して出力すること パージョン4)対応アドレスとIPv6(インターネッ を特徴とするケット生成プログラムを記録した記憶機 【酢氷刈8】 1Pv4(インターネット・プロトコル

[発明の詳細な説明]

[000]

【発明の属する技術分野】 1Pv4ネットワークに対応 するアプリケーションをIPv6ネットワーク上で動作 させる方法, パケット生成方法、1Pネットワーク用ト ランスレータ,およびNAT(Neiwork Address Transi ator)、並びにパケット生成プログラムを配録した配飾 媒体に関する。

【従来の技術】 T.C.P. (Transmission Control Protoco [0002]

一ク脳のプロトコルとして現在设むよく知られているの 1) / I P (Internet Protocol) 通信で使用するネットワ は1 Pである。現時点では、バージョン4の1 P(以 下、1Pv4と呼ぶ)が竹及している。

歩脚を合わせて、様々な通信サービスに急退に広がりつ つあるが、その一方で、1Pアドレスの枯渇という環刻 [0003] 1 Pは以任、インターネットの背及などと な問題に直面している。

[0004] これを解決するための手段として現在、1 P v 4のプライベートアドレス空間をローカルなLAN につける暫定的な解決策やパージョン6の1P(以下、 IPv6と呼ぶ)が提案されている。 [0005] 現住では、1 P v 6によるLANと1Pv 4 によるLANが混化した形で大規模なLANが形成さ れつつある。そして、IPv6によるLANとIPv4 によるLANの相近接税に関する標準化のドキュメント

特開平11-252172

€

としてRFC1933があるRFC1933(Transitio n. 1996.4, 1ETF)では1Pv6ソフトウエアを行する通 信制御技能において1Pv4アドレスを1Pv6アドレ スにマッピングすることでIPv6ネットワークの相近 n Mechanism for 1Pv6 Hosts and Routers; R.Gilliga 放松を可能にしている。

[0006] このように、1Pv6ネットワークが形成 されつつある中で、IPv6対応のAPは、IPv4対 5のAPに比べた、非他に少ない。

[0007]

P v 4 対応アプリケーションとPC/WSの1 P v 6 対 ポアプリケーションが、NAT機能を省するアドレス変 **換ルータ等のネットワーク機器を介さずに直接通信する** [発明が解決しようとする限題] 従来PC/WS上の1 **F段はなかった。**

4のハードウエアアドレス解決川パケットは、変換され ルーティング処理に加えてプロトコル変換も行うためア ドレス変換ルータにかかる負債が大きい。また、IPv [0008] アドレス変換ルータを使用する場合、従来

[0000] 本范明の日的は、

(1) PC/WS上のIPv4対応のAPがNAT機能 を行するアドレス変換ルータ等のネットワーク機器を介 さずに、直接PC/WS上のIPv6対応アプリケーシ ョンと通信できるようにすること。

ポストのIPアドレスを点蓋することなく通信するため には、DNS (Domain Name System)による福里名による P v 4 対応のA P が、通信相手のアドレスを意識せずに 高点させるため、1Pv6以内のDNS最后(1Pv6 【0010】 (2) 既存の1Pv4対応のAPが接級先 アドレス解決が必須である。本発明の第2の目的は、1 アドレス問い合わせ機能)を提供することである。

[0011] (3) 1Pv4M&APが1Pv6M&A Pと道信するため、既存APが出すIPv4のハードウ エアアドレス解決パケットをIPv6対応のハードウエ アアドレス解決パケットに変換できるようにすることで

[0015]

御数質は、通統1Pv4対応AP、1Pv4プロトコル 【訳題を解決するための手段】 P C /W S 等のL A N組 同部部から構成される。

な話をのI B v 4 プロトコル製御第とL A N 急御部の間 にプロトコル変換制御印を設ける。プロトコル変換船御 部は1Pv4-1Pv6スイッチ制御部、バッファ敦楼 東御部、ヘッダ変後期御部、1Pv6辺受価制御第10 【0013】上記目的を達成させるため、LAN制制制 14. DNS-NAT連続信仰部から構成する。

[0014] 上記第1の課題を解決するためプロトコル **変換制御部は、1Pv4プロトコル制御部から出力され** るIPv4パケットをIPv6パケットに変換してLA

N傾御部へ出力する。またLAN傾御部から出力された | P v 6 パケットを 1 P v 4 パケットに変換し、 1 P v 4 プロトコル鉱御部へ出力する。 [0015] つぎに第2、第3の限盟を解決するための 各間御部間の匍御とデータの流れを説明する。

調御部にデータが渡されIPv4プロトコル制御部から されると、プロトコル変換制御部は確されたパケットを トコル変換制御部で生成したハードウエアアドレスを通 [0017] 1Pv4対応APから1Pv4プロトコル IPv4パケットがプロトコル変換制御部1006に渡 解釈し、次のような処理を行う。ARPリクエストパケ ットの場合、1Pv4プロトコル傾倒部に対して、プロ **知し、攻際のハードウエアアドレス解決は、IPv6ブ** [0016] まず、送信の場合について説明する。 ロトコルを従って行うことにより解決する。

には、IPv6アドレスに対応するIPv4アドレスを 【0018】DNSの問い合わせパケットの場合、1P I P v 6 アドレスが広答パケットとして返ってきたとき v 6アドレスと1Pv4アドレスの両方を問い合わせ、 IPv4プロトコル軾御部に伝える。

[0019] 通常のパケットの場合、1Pv4ヘッダ内 部内のアドレス変換テーブルに登録されているアドレス の場合は、対応する1Pv6アドレスに変換して、1P v6ヘッダを作成し、1Pv6パケットとしてLAN上 に送信する。プロトコル変換制御部内のアドレス変換テ 一ブルに登録されていない場合は、そのままIPv4パ の送信先1Pv4アドレスを見て、プロトコル変換制御 ケットをLAN上に送信する。

[0020] 次に受信の場合について説明する。

【0021】LAN制御部からIPv6パケットを受債 すると、プロトコル変換制御部はIPv6ヘッダ内の送 信元1Pv6アドレスを見てプロトコル変換制御部内の アドレス変換テーブルに登録されているアドレスの場合 は、対応するIPv4アドレスに変換してIPv4ヘッ ダを作成し、上位のIPv4プロトコル制御部にIPv 4パケットデータを被す。

受侶パケットを廃棄する。LAN戦御部からIPv4パ [0022] プロトコル制御部内のアドレス変換テーブ ルに登録されていない IPv6アドレスの場合は、その ケットを受信したときはDNS応答パケット以外のパケ ットデータをプロトコル制御部に渡す。このようにし

で、IPv4対応APとIPv6対応APを通信させる 【0023】以上のような手段を用いることにより上記 ことができる。

当的は遠成される。

「発明の実施の形態」本発明を示す一実施例について説

【0025】まず、本実施例を使用したホストを接続し たネットワーク構成例について説明する。

【0026】図2は、本実施例のネットワーク構成例を 示した図である。1 P v 6 ネットワークと1 P v 4 ネッ トワークを1Pv4-1Pv6変換ルータ2012が接 **競している。IPv4ネットワーク上には、IPv4ネ** ットワークと 1 P v 6 ネットワークのドメインネームを 管理するDNS (ドメインネームシステム) サーバ20 17が投税している。それから、PC等の既存の1Pv 4対応のホストロ2018が接続している。

いる。ホストA1001及びホストB2001は、本実 01, ホストB2001, ホストC2001が投船して 施例で説明するIPv4-IPv6変換機能を持ったホ [0027] 1Pv6ネットワークには、ホストA10 ストである。ホストCは、IPv6専用ホストで、IP v 6対応のAPが動作していホストA及びB内には、1 プロトコル変換制御部1006, LAN制御部1007 P v 4 対応A P 1 0 0 4, プロトコル制御部1 0 0 5,

ふしている

[0028]まず、ホストA内の各制御部間のインタフ エースについて説明する。 [0029] TCP/IP v 4 対応AP 1004とイン タフェースプロトコル怠御部1005回のインタフェー スは、ユーザデータで行われる。 【0030】プロトコル包御邸1005とプロトコル紋 IPv4パケットとは、MAC (Media Access Control) プロトコル党換起卸第1006とLAN起卸第1007 換制御1006の間は、1Pv4パケットで行われる。 ヘッダ部とIPv4パケットデータ部から構成される。 の間はIPv6パケットとIPv4パケットで行われ

1 P v 6 ヘッダ邸と 1 P v 6 パケットデータ邸から構成 ットのIPv4ヘッダを見てヘッダ変換するかどうかを 判定し、変換する場合は1Pv6ヘッダに変換して1P [0031] IPv6パケットとは、MACヘッダ邸と される。つまり、プロトコル変換制御部1006は、プ ロトコル制御部1005から入力される。1Pv4パケ v 6パケットをLAN制御部へ出力する。

[0032] つぎにホストA~Dで数定されるアドレス について説明する。

制御部が保持する1Pv4アドレスを1Pv4-B, ホ ストDのプロトコル制御部が保持するIPv4アドレス [0033] ホストAのプロトコル制御部が保持する1 $P \vee 4 \mathcal{T} F V \mathcal{X} \mathcal{E} I P \vee 4 - A$, ホストBのプロトコル を1 P v 4 - Dとする。 [0034] ホストAのアドレス変換テーブルの構成例 を図3に示す。

アドレスIPv4-B (private) が対応し、ホ にIPv6アドレスIPv6-Aが対応し、ホストBの ストCのIPv6アドレスIPv6-Cにプライベート [0035] ホストAのI P v 4アドレスI P v 4-A IPv6アドレスIPv6-BにブライベートIPv4

IPv4アドレスIPv4-C (privale) が対

[0036] ホストBのアドレス欽俊テーブルの構成例

アドレスIPv4-C (private) が対応し、ホ こ1 P v 6 アドレス 1 P v 6 - Bが対応し、ホストCの ストAの1Pv6アドレス1Pv6-Aにプライベート I Pv4アドレスI Pv4-A (privale) が対 [0037] ホストBの1Pv4アドレス1Pv4-B 1 Pv6アドレス1Pv6-Cにプライベート1Pv4

[0038] NATテーブルの1つめのエントリである は、ユーザがスタティックに設定するか、プロトコル敦 自局の1Pv4アドレスと1Pv6アドレスの対応テー **ブルは、初頭化時に殺定される。2つめ以降のエントリ 校館御館内のDNS-NAT連覧館部によってダイナ** ミックに設定される。

[0039] つぎにホストAとホストB,ホストAとホ ストC, ホストAとホストDの間での道侶をアドレス変 俊テーブルを使って説明する。

【0040】まず、ホストAとホストBの巡信について 説明する。

れているので対応する 1 P v 6 アドレスをアドレス変換 [0041] ホストAの1Pv4対応APは、ホストB に対する仮の1Pv4アドレス1Pv4-B (priv ale)を使ってIPv4パケットを送信する。プロト テーブルから取り出して1Pv6ヘッダを作成し、1P トを受信するとそれをプロトコル変換制卸部2.004へ コル変換銅御部は、1Pv4ヘッダ中の遊信先1Pv4 アドレスを見て、それがアドレス変換テーブルに登録さ る. ホストBのLAN制卸部2006は1Pv6パケッ v 6パケットをLAN側御師を促ってLANに送出す

ヘッダ中の送信先1Pv6アドレスを見て、それがアド 【0042】プロトコル変換制御邸2009は1Pv6 レス変換テーブルに登録されている場合、対応する1P v 4アドレスをアドレス変換テーブル4001から取り 出して1Pv4ヘッダを作成し、1Pv4パケットをブ ロトコル放牧館御部へ張か。

トCに対する仮の1Pv4アドレスに対してアドレス変 し、ホストCはIPv6パケットをそのまま受債し、プ **【0043】 つぎにホストAとホストCの巡信について 説明する。ホストAではホストBへの道侶と同様にホス** 機テーブル3001を使って1Pv6パケットを生成 ロトコル制御部2009によって解釈される。

[0044] つぎにホストAとホストDの適信について 説列する。 [0045] ホストAのIPv4対応APは、ホストD に対するIPv4アドレスIPv4一口を使ってIPv 4パケットを送信する。プロトコル変換制御部は、1P

特別半11-252172

14ヘッダ中の造信先1Pv4アドレスを見る. 1Pv 4-Dは、アドレス変換テーブルに登録されてないので ヘッダ変換は行われず、1Pv4パケットLAN飼御部 を通して送出される。

[0046] つぎにホストAやホストBのLAN飼御数 高の構成について図1を使って説明する。図1は、LA N質的製造1001の指成を示している。

ョン(AP)が多くユーザ空間1002とカーネルが勁 [0047] LAN起御装置1001は、アプリケーシ くカーネル空間1003から構成される。ユーザ空間1 る。このA.Pにleinel.[Ip.HTTPクライアント等TCP 002には、TCP/1Pv4対応AP1004があ ノート、4に対応したプログラムがある。 [0048] ユーザ空間1002内のTCP/1Pv4 コル短卸部1005間のインタフェースは、TCP/1 以ばAP 1004とカーネル登開1003内のプロト Pv4対応AP 1004が生成するデータパケットを 人間力することにより行われる。

第1005. プロトコル改換回卸部1006. LAN鏡 [0049] カーネル空間1003は、プロトコル結節 卸部1007から構成されている。

は、データパケットにIPv6ヘッダとMACヘッダを [0050] プロトコル制御部1005とプロトコル教 **核試質部のインタフェースは、1Pv4パケットを入出 力することにより行われる。IPv4パケットとは、デ** Control) ヘッダを加えたパケットである。プロトコル欽 **枚属御部1,006とLAN最御部1,007の間のインタ** フェースは、1 P v 4 バケット、又は1 P v 6 バケット を入川力することにより行われる。 IPv6パケットと →タパケットにIPv4ヘッダとMAC (Media Access 加えたパケットである。

資制卸部1008と1Pv4送受債制卸部1009から [0051] プロトコル館御第1005は、TCP送費

[0052] プロトコル変換値解除1006は、1Pv 写示1011. DNS-NA1単跨監算第1015. く ッダ変換制御部1013、1Pv6送受信制御部101 4-1Pv6スイッチ制卸部1010,バッファ変換制 4. アドレス変換テーブル1015、問い合わせパケッ トキュー1016から構成される。

【0053】 つぎに、プロトコル変換館御部内の各間御 部について説明する。 (0054)まず、各制御部間の入川カインタフェース にしてて、説見する。プロトコル党技能管理なの各種智能 別はすべて、1Pv4パケット又は1Pv6パケットを 人間力することによって行われる。

[0056] 1 P v 4 - 1 P v 6 スイッチ短御部101 0は、プロトコル制御部1005から数された1Pv4 [0055]次に各戦争部の機能について説明する。

パケットとLAN結弾部からの数位パケット(IPv4

ドウエアアドレスダミー応答処理機能を持つ。 この処理 パケット又は1 P v 6 パケット) に対するパケットスイ ッチング機能とプロトコル制御邸1005に対するハー **小谷については後で群しく説明する。** [0057] パッファ変換制御部1011は、プロトコ ル制御部1005が扱うパッファとプロトコル敷被制御 部1006が扱うバッファの変換制御を行う。

[0058] IPv6送受債制御部1014は、IPv 6プロトコル処理を行う。 【0059】ヘッダ変換制御部1013は、アドレス変 煥テーブル1015に従って1Pv4ヘッダと1Pv6 ヘッダの変換を行う。DNS-NAT連携制御部は、プ ロトコル制御第1015からのDNSアドレス問い合わ せパケットをコピーし、1 P v 4アドレスと1 P v 6 ア ドレスの両方の問い合わせを行う。また、DNS-NA **T道哉韻御郎1012は、1Pv4のアドレス(通格ブ** ライベートアドレス)をブールしていて、接続先ホスト の1 P v 6 アドレスに対してプールしていた 1 P v 4 ア ドレスを割り当て(仮1Pv4アドレス)、それをヘッ ダ変換制御削1013内のアドレス変換制御テーブル1 015に登録し、その仮1Pv4アドレスをプロトコル Pv4対応AP1004から仮IPv4アドレスを使っ 制御部1005に伝えることにより、上位のTCP/I てIPv6ネットワークに接続できるようにする。

1)パケットを生成する。

S周い合わせパケットに対するDNS応答パケットを処 前御部 1 0 0 5 が川力するDNS削い合わせパケット情 報とその問い合わせパケットに対する処理フラグ (DN [0060] 米た、DNS-NAT単路超貨第1015 内部には、問い合わせパケットキュー1016を持って いる。問い合わせパケットキューとは、プロトコル炎数 **埋したかどうかを示すフラグ)を合わせた情報を登録し** ているテーブルである。この問い合わせパケットキュー し、アドレス問い合わせパケットに対する応答パケット の受信制御を行う。DNS-NAT連携制御部1012 を仮ってアドレス間い合わせパケットをキューイング の処理内容については、後で群しく説明する。

【0061】 I P v 4 - I P v 6スイッチ慰얼邸101 0のハードウエアアドレスダミー処理機能について図7 を使って説明する。 [0062] 図7は、LAN制御装置1001内のプロ トコル戦御部1005、1Pv4―1Pv6スイッチ総 **卸部1010と接続先ホスト2001間のMACアドレ** 【0063】プロトコル制御邸1005と1Pv4-1 P v 6 スイッチ制御部1010の間は、1Pv4パケッ 0 1 0 と接続先ホスト2001の間は、1 P v 6 パケッ トが入出力され、IPv4-IPv6スイッチ制御部1 ス解決のためのパケットシーケンスを示す図である。 トがLANを介して入出力される。 【0064】まず、プロトコル制御部1005が接税先 **おスト2001に対するハードウエアアドレス解決をす**

るため、ARPのリクエストパケットをIPv4~1P v 6 スイッチ制御邸1010に出力する。

節1005から入力し、1Pv6パケットに変換したデ 内に保持し、接続先ホスト2001のハードウエアアド 1005に出力する。ARP応答メッセージ中の送倡元 ヘッダ変換制御部1013を通して1Pv4パケットを アドレス情報が必要になる。そのため、プロトコル制御 --タを--時1Pv4-1Pv6スイッチ制御部1010 0 は、A R P 応答メッセージを作り、プロトコル制御部 トをIPv4-IPv6スイッチ制御邸1010に出力 [0065] 1Pv4-1Pv6スイッチ的御邸101 ハードウエアアドレスは、1Pv4-1Pv6スイッチ る. プロトコル制御邸1005は、このハードウエアア ドレスを使ってMACヘッダを作成し、IPv4パケッ I P v 6パケットに変換する。このとき、MACヘッタ を生成するため、接税先ホスト2001のハードウエア レスを聞い合わせるためのNS (Neighbor Solicitatio する。 I P v 4 -- I P v 6 スイッチ組御部1010は、 前御部1010が任意のアドレスを生成し、セットす

出力する。NAパケットを受債した!Pv4-1Pv6 データと共にIPv6パケットを生成し、接税先ホスト 【0066】1Pv4-1Pv6スイッチ制御部101 0は、このNSパケット (IPv6パケット)をLAN を介して後税先ホスト2001に出力する。接級先ホス アドレスを通知するためのNA (Neighbor Advertisemen スイッチ制御部1010は、NAパケットに含まれる接 税先ホスト2001のハードウエアアドレス情報を元に MACヘッダを生成し、保持していた1Pv6パケット ト2001はNSパケットに対し、自局のハードウエア 1)パケットを生成し、LANを介してLAN制御装留1 001の1016v4--16v6スイッチ駐御部1010に 2001へLANを介して出力する。

[0067] ARPメッセージデータのフォーマットを 図15に示す。

リクエスト、ARP広谷等のARPパケットの値別を示 イールドは、LANの極別を示す。Elhernelの HL ENフィールドは、物理ハードウエアアドレスの長 さ、PLENフィールドは、プロトコルアドレスの扱さ を示している。オペレーションフィールドには、ARP [0068] ARPメッセージのハードウエアタイプフ 場合、1が入る。プロトコルタイプフィールドは、プロ トコルタイプを示す0 x 0 8 0 0 は 1 Pを示している。

[0069] つぎに、図10を使って1Pv4-1Pv 6スイッチ制御部1.010のパケットスイッチ制御機能 [0070] 図10は、1Pv4-1Pv6スイッチ部 **御部1010のパケットスイッチ制御処型フローを示し**

をしている。また、LAN似御部1007から入力され 4.パケットのヘッダ変換処理判定とDNSパケット判定 【0071】1Pv4-1Pv6スイッチ短卸部101 0は、プロトコル制御部1006から入力される1Pv たIPv4パケットのヘッダ変換処理判定を行ってい

0は、プロトコル飼御部1005から1Pv4パケット を入力すると、まず、それがDNSパケットであるかど 【0073】1Pv4-1Pv6スイッチ短笛毎101 合、DNS ヘッダのメッセージ内容を解訳してメッセー うかを判定する (10001). DNSパケットの場 されるパケットに対する処理について説明する。

【0072】まず、プロトコル制御部1005から入力

シの内容により呼び川す制御師をスイッチする(100

02).

アドレスと一致していなかったら、LAN傾倒部にIP v4パケットをそのまま出力する(10006).一数 IIIカする (10003). そのメッセージの内容がDN S間い合わせパケットの場合は、DNS-NAT連携調 [0075] プロトコル領資際1005からの入力され たIPv4パケットがDNSパケット以外の場合は、入 P v 4 アドレスを元にヘッダ炎校制御部1013内のア ドレス変換テーブル1015に登録されている1Pv4 [0074] そのメッセージの内容がDNS応答パケッ カした1Pv4パケットの1Pv4ヘッダ内の送信先1 5)。 1 P v 4 ヘッダ内の送信先 1 P v 4 アドレスがア トの場合、IPv4パケットをそのままLAN制御部に ドレス変換デーブル1015の検案を行う(1000 トを出力して、プロトコル変換処理を行う (1000 御部に1Pv4パケットを出力する(10004)。

[0076] つぎに、1Pv4-1Pv6スイッチ似句 部1010がLAN飼御海1007から1Pv4Xは1 Pv6パケット入力した場合についての処理を説明す

009)、DNS応答パケットでない場合、プロトコル に1 P v 4 パケットを出力する (10011)。 LAN 調卸部1007から入力されたパケットが1Pv6パケ [0077] LAN閏卸部1007からパケットを入力 すると1 P v 4 - 1 P v 6 スイッチ傾倒部1010はそ のパケットがIPv4パケットかIPv6パケットかを れがDNS 応答パケットであるかどうかを判定し(10 DNS時後パケットの集命、DNS-NATE問題書等 ットの場合、1Pv6 法受債制資訊1014に1Pv6 判定する(10008)。1Pv4パケットの場合、そ 飼御部に1 P v 4 パケットを出力する(10010)。 パケットを出力する (10012)。

【0078】 DNSパケットのフォーマットについて図 11~図14を使って説明する。 8

福御フィールド、問い合わせレコード数、応答レコード 数、登林機関レコード数、追加レコード数のフィールド トを生成するときに任意に生成される値で、問い合わせ Dは、これと同じ値を持つ。傾御フィールドには、問い 【0079】DNSパケットは芭鈴、UDP(User Dat igram Prulucel)が低われる。UDPヘッダフォーマッ ディスティネーションボート帝母、データ長、UD Pチェックサムフィールドで構成される。 DNSのボー 下帝与は道録53が使用される。図12は、DNSヘッ こ分かれている。1Dフィールドは、周い合わせパケッ パケットに対応する応答パケットのDNSヘッダ中のI ダフォーマットを示している。DNSヘッダは、ID、 トを図11に示す。UDPヘッグは、ソースポート番 にむけ ノ語 発言 対数の パケット 位強が 人っ トラ

[0080] 図13は、DNS開い合わせメッセージフ ォーマットを示している。名崩フィールドには、問い合 **ールドは、1Pv4/1Pv6アドレスの炒の問い合わ** わせのドメインネームがセットされる。QTYPEフィ **せ桶別情報がセットされる。**

1 P v 4 / 1 P v 6 アドレスの等の周い合わせ種別情報 **ールドは、QTYPEフィールドで指定したアドレス値** [0081] 図14は、DNS応徐メッセージフォーマ ットを示している。名前フィールドは問い合わせのドメ がセットされる。 IPv4or IPv6アドレスフィ インネームがセットされる。QTYPEフィールドは、 別に対応するアドレスがセットされる。

[0082] DNS-NAT連携競響第1012の処理 フローについて図8、9を従って説明する。DNS-N A T 連携制制部1012は、その処理内容を大きく分け てプロトコル制御第1005から入力されるDNSパケ る) としAN傾回部1007から入力するDNSパケッ トの処理(図9のDNSパケット受信処理で説明する) ットの処理(図8のDNSパケット送信処理で説明す こ分けられる。

[0083] まず、図8を使ってDNS-NAT連携網 J1部1012が1Pv4-1Pv6スイッチ短貨第10 1.0からDNSアドレス間い合わせパケット(1.P.v.4 パケット)を入力したときの処理フローについて説明す

ヘッダをチェックし、ソースポート番号が53でDNS ヘッダ州のタイプがDNS側い合わせパケットかどうか ットでない場合、IPv4パケットをそのままLAN鶴 [0084] まず、入力したIPv4パケットのUDP 判定する(8001)。DNSアドレス問い合わせパケ 神部に出力する (8002)。

合、DNSパケットをコピーレ(8003)、コピーレ たパケットを使って I P v 6 7 ドレスに対する D N S 周 い合わせパケットを生成する (8004)。そして、D N S ヘッダの L D を問い合わせパケットキューに登録す [0085] DNSアドレス問い合わせパケットの場

2 (8005)

わせパケットをLAN制御邸1007に出力し(800 6)、IPv4アドレスのDNS問い合わせパケットを [0086] 最後に、1Pv6アドレスのDNS問い合 -AN戯御部1007に出力する(8007).

[0087] つぎに図9を使ってDNS-NAT連携的 と問い合わせパケットキューに登録してある1Dの比較 単部1012がLAN戦御幣1007よりDNS氏格バ [0088] まず、受信パケットのDNSヘッダの1D を行い、DNS応答パケットのIDが問い合わせパケッ トキュー1016に登録してある識別子と合致したもの ケットを入力したときの処理フローについて説明する。 があるかどうか徴落する(9001)。

[0089] 無かったらそのままプロトコル制御部10 05へDNS応答パケットを出力する (9002)。 あ った場合、DNS問い合わせキューの抜当パケットに対 し、既に応答パケットがきたかどうかをチェックする

(9003)。既に応答パケットが米ていたら、被当レ 4)、現任受信処理中のDNS応答パケットは廃棄する コードを問い合わせキューからデキューして (900 (9006) 【0090】まだ、応答パケットが未処理の場合は、問 い合わせキューの液当レコードに処理済みフラグを立て (9006)、次の処理に進む。

ットをプロトコル制御部に渡す(9008)。 応答メッ Pv4アドレスをアドレスブールテーブルより吸り出し ぎに、アサインしたIPv4アドレスを使ってDNS応 [0091] つぎに、応答メッセージ内の1Pアドレス を判定する (9007)。 応答メッセージのIPアドレ スがIPv4アドレスの場合、そのままDNS応答パケ セージ内のIPアドレスがIPv6の場合、対応するI て、アドレス変換テーブルに登録する(9009)。 つ 浴パケットを作成(9010)し、作成したDNS応答 パケットをプロトコル制御邸1005へ出力する (90 11).

[0092] つぎに、本発明の第二の実施例について説

[0093] 図5は、LAN制御装置5001の構成を 示している。 L A N 網御装盛 5 0 0 1 は、アプリケーシ ョン(AP)が動くユーザ空間1002とカーネルが動 くカーネル空間1003からなる。ユーザ空間1002 には、TCP/1Pv4対応AP1004がある。

[0094] カーネル空間1003には、プロトコル制 **御部1005、プロトコル党後電御部1006、LAN** 指鉤部1007から構成されている。

[0095] プロトコル制御部は、TCP送受信制御部 P/I P対応A P 1 0 0 4 から受け収ったデータを1 P 1008と1Pv4制御部1009から構成され、TC v 4 パケットとしてプロトコル党後は御部1006に改

4-1Pv6スイッチ制御部1010、パッファ変換制 御部1011, DNS-NAT連路鐵御路1012, く [0096] ブロトコル変換制御倒1006は、IPv ッダ変換制御部1013、1Pv4送受信制御部101 6、1Pv6送受信制御部1014から構成される。

[0097] つぎに、各詞御部についての機能内容につ

(1 P v 4 パケット、1 P v 6 パケット) に対して、パ 011は、プロトコル制御部1005とプロトコル変換 [0098] IPv4-IPv6スイッチ制御部101 0は、プロトコル恒御部1005から設された1Pv4 ケットスイッチ制御機値を持つ。パッファ変換制御部1 パケットとL A N制御邸1007からの受信パケット 間御部1006のパッファ変換制御を行う。

[0099] 1Pv4送受信制御師は、1Pv4プロト コル処理を行う。

コル処理を行う。アドレス変換制御部は、アドレス変換 テーブルに従って1Pv4ヘッダと1Pv6ヘッダの炭 機を行う。DNS-NAT連携制御部は、1Pv4のア [0100] IPv6送受信制御部は、IPv6プロト て、接続先ホストの1Pv6アドレスにブールしていた 1 P v 4 アドレスを割り当て、それをアドレス変換制御 ドレス (通常プライベートアドレス) をブールしてい 部内のアドレス変換制御テーブルに登録する。

[0101] つぎに、本発明の第三の実施例について説

[0102] 図6は、LAN制御装置6001の樹成を示している。これは、PC等で一般的に使用される構成 ットワーク固インタフェース制御部6006、ネットワ ークインタフェース飼御路6007、NIC(Netowork Int として、カーネル6004、TCP/1Pv4対応AP 6002、ソケットエミュレータ6003、トランスポ ートドライバ (TCP/1P) 6005、カーネルーネ erface Card)制御節6015がある。

[0103] 本発明では、ネットワークインタフェース 関御部6007とN1C観御部6015の間に、1Pv 4-1 B v 6 スイッチ制御部1010、パッファ変換制 **御部6009、ヘッダ変換制御部1013、1Pv4送** IPv4-IPv6ヘッダ変換機値を実現し、IPv4 対応アプリケーションをIPv6ネットワーク上で通信 DNS-NAT連携飼御部1012を扱けることにより 受信制御節5017、1Pv6选受信制御部1014、

0は、ネットワークインタフェース慰御邸6007から 做された I P v 4 パケットとN I C 転卸部6015から の受信パケット(IPv4パケットまたは、IPv6パ ケット)に対して、パケットスイッチ制御を行う。パッ ファ変換制御部6009は、カーネル6004が管理す るパッファとIPv4送受債制御邸5017、IPv6 [0104] IPv4-1Pv6スイッチ超御部101

NS-NAT連携質問節1012が扱うバッファとの変 送受佰詢御邸1014、ヘッダ変換朝御邸1013、

[0105] 1Pv4 选受信制御部5017は、1Pv 4プロトコル処理を行う。 [0106] 1Pv6 选受倍制的部1014は、1Pv は、アドレス変換テーブル1015に従って1Pv4ヘ ッダとIPv6ヘッダの定換を行う。DNS-NAT辿 ペートアドレス)をプールしていて、後税先ホストの1 Pv6アドレスに刈してブールしていた 1 Pv4アドレ スを割り当て、それをヘッダ変換制御部内のアドレス変 **乾粒砂部1012は、1Pv4のアドレス(通常プライ** 6プロトコル処理を行う。ヘッダ変換制御部1013 機制卸テーブル1015に登録する。 [0107]

[発明の効果] プロトコル変換制御部を従来のプロトコ ル領御部とLAN信御部の国におき、プロトコル制御部 とLAN飼御部との間で流れるパケットをプロトコル変 微制御部がIPv4とIPv6のヘッダ変換することに より、プロトコル制御部にデータを徴すアプリケーショ ンが1 P v 4 対応のものであっても1 P v 6 ネットワー クに接続される他の装置と I P v 6 による通信が可能に

【図面の簡単な説別】

[図1] 本発明の第一の実施例におけるLAN制御装置 の構成を示す図である。 [図2] 本発明の実施例における通信ネットワークシス テムの構成例を示す図である。

[図3] 本発明の実施例におけるホストAのアドレス変 数テーブルの構成例を示す図である [図4] 本発明の実施例におけるホストBのアドレス奖 数テーブルの構成例を示す図である。

[図5] 本発明の第二の実施例におけるLAN制御装置 の構成を示す図である。

[図6] 本発明の第三の実施例におけるLAN制御装図 [図1] MACアドレス解決のためのパケットシーケン の構成を示す図である。

|図8| DNS-NAT単数裁貨の処理フロー (DN S パケット送倍処型)である スを示す図である。

NO) ―ロA田原の金融の金融のマコト(の) Sバケット受信処理)である。 [図10] IPv4-IPv6スイッチ傾仰部のパケッ トメイッチ気御処型ソロー

[図11] UDPヘッダパケットのフォーマットであ

[図12] DNSヘッダパケットのフォーマットであ

[図13] DNS川い合わせメッセージのフォーマット

3

[|対16] 特徴処理装置の構成を示す図である。

1004…TCP/1Pv4浏版AP.

1001…LAN認識效照.

[12 5; O 28 9]]

1006…プロトコル交換何期部、

1005…プロトコル制御部、

(<u>ss</u> 1.)

-

1002 2-100

TCP/IP+4 M.C.A.P.

100A プロトコムを記載が IPvs IPvd スイッケ記事業

吹吹料炒路 1011

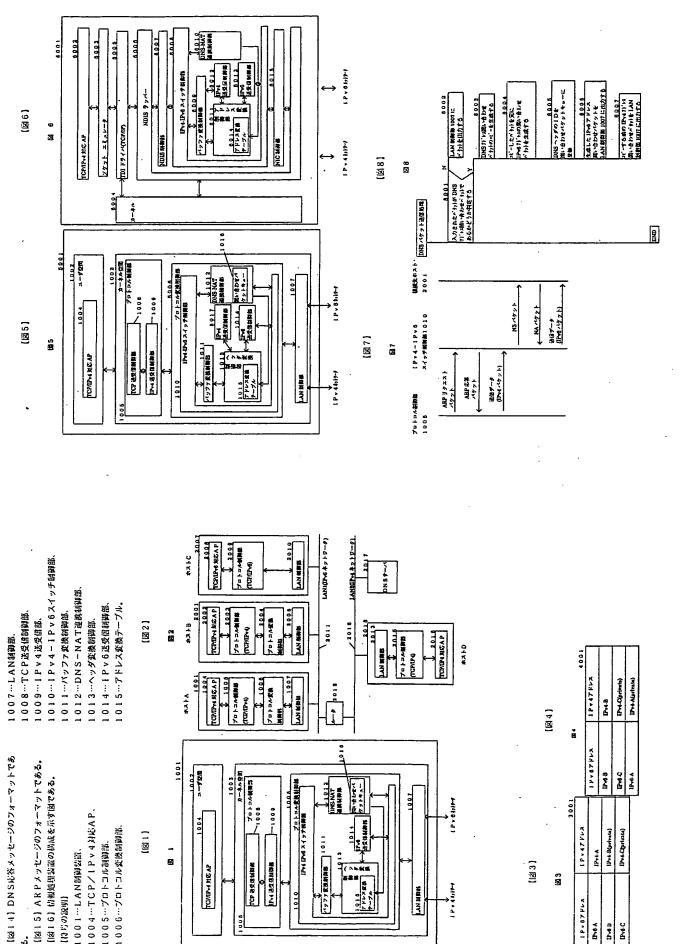
PVOTIET

プロトコルは報告

CP BESTATION

1000

Pv4 进票指数数



Pres.

Dv4.C(private) Pv4.B(private)

Pec Pre B 4

1P v 47 F L X

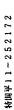
1 P . 67 FLX

[[8]3]

တ ဩ

Pr4.A

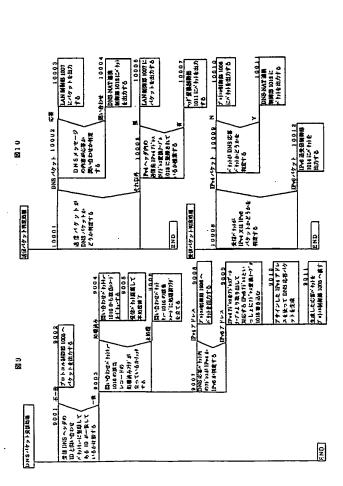
[別16]



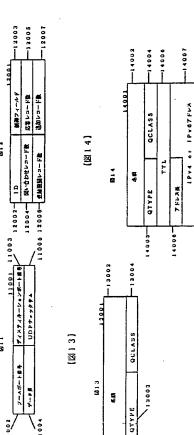
Ξ

[図10]

[国]



-12003 -12005 花谷とコード教徒の日子教徒 制御フィールド [12] 12004 日からむなけいコード表 11006 12006 - 自体開始トコード数 [[]] 3



9 1 9 -16001 1,5008 90091-70 1-2 1-3 1 7 (0x0800) 指信元 IPv4 アドレス [2]

60061-1,6010 政団先ハードウエアナドレス 最信先記れてドレス ハードウエアライブ(1) BLEN PLEN

LAN LAN CPU

レロントページの窓を

(72)発明者 土邑 一晚 神奈川県川崎市幸区庭島田890番地 株式 会社日立製作所材料,通信開発本部內